PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

(43)Date of publication of application: 22.09.1986

(51)Int.CI.

G06F 11/20 G06F 15/16

(21)Application number: 60-053858

(71)Applicant: HITACHI LTD

HITACHI ENG CO LTD

(22)Date of filing:

18.03.1985

(72)Inventor: TOYAMA EIJI

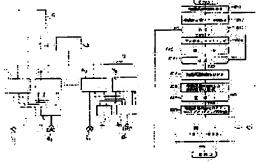
KIKUCHI SHINYA SUGANO AKIRA

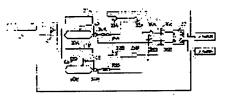
(54) DECENTRALIZED DUPLEX COMPUTER SYSTEM AND ITS CONTROL METHOD

(57)Abstract:

PURPOSE: To perform switching between an in-use and a stand-by system after confirming normal operation by loading an alteration program into a stand-by computer in parallel while carrying out automatic operation by an in-use computer.

CONSTITUTION: A tool selector 2 is so operated as to connect the computer of the stand-by system with a tool coupler 4 together for transmission and a stand-by system selection button 40 is turned on. Then, the program stored in the stand-by computer is matched with a program to be loaded, which is loaded in case of correct. A matching check is made to know whether loaded information is written correctly or not and when it is confirmed that the information is written correctly, the stand-by system selection button 40 is turned off. Consequently, control and arithmetic based upon the program which is loaded newly are performed at the stand-by computer side. Then, whether a control obtained as a result is correct or not is monitored and in





case of correct, switching between the in-use system and stand-by system is carried out. The system which becomes a stand-by ssystem nearly is also checked.

LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

Publication number.: S61-213932

Date of publication of application: 9.22.86

CLAIMS

What is claimed is: 5

1. A distributed dual type computer system comprising:

plural sets of dual type computers, wherein each computer in each set receives identical

signals all the time;

a maintenance apparatus which dominantly maintains and monitors the dual type

10 computers;

15

20

an apparatus connecting device which connects the maintenance apparatus and each of

the dual type computers;

a cable which mutually connects between the dual type computers and the apparatus

connecting device;

a transmission control device which controls signal transmissions between the computers

via the cable; and

a switch of determining the computers which output calculation results in each set of

dual type computers as ordinal type computers;

wherein each set of dual type computers comprises an apparatus selecting unit which

selects computers of performing transmissions to the apparatus connecting device; and

wherein only selected computers are to perform transmissions to the maintenance

apparatus via the apparatus connecting device.

2. The distributed dual type computer system as claimed in claim 1, wherein each dual

type computer is supplied detection signals from preliminary allotted detection ends as

25 inputs. 3. A method of controlling distributed dual type computer systems comprising:

5

15

20

25

plural sets of dual type computers, wherein each computer in each set receives identical signals all the time;

a maintenance apparatus which dominantly maintains and monitors the dual type computers;

an apparatus connecting device which connects the maintenance apparatus and each of the dual type computers;

a cable which mutually connects between the dual type computers and the apparatus connecting device;

10 a transmission control device which controls signal transmissions between the computers via the cable; and

a switch of determining the computers which output calculation results in each set of dual type computers as ordinal type computers;

the method for controlling distributed dual type computer systems, upon loading a program transformed in the maintenance apparatus from the maintenance apparatus to the dual type computers, carries out the steps of:

selecting standby type computers in the dual type computers by the apparatus selecting unit, whereby transmissions of signals between the maintenance apparatus is possible;

writing a transformed program into the standby type computers from the maintenance apparatus;

performing the standby type computers with the transformed program which is newly written and confirming the validity of the program;

switching of standby type and ordinal type of dual type computers; and

writing the transformed program from the maintenance apparatus into computers

which are newly converted into standby type computers.

- 4. The controlling method as claimed in claim 3, whereby the validity of the program is confirmed through transmitting a result obtained by performing the standby type computers with the newly written program to the maintenance apparatus, and comparing the result with an estimated data in the maintenance apparatus.
- 5. The control method as claimed in claim 3 and claim 4, whereby switching of ordinal type and standby type of dual type computers is forbidden during the transformed program is being loaded.

5

するためのブロック図、第4図はそのタイムチャート、第5図は本発明による2重新計算機選択のロジックの一例を示すブロック図、第6図は2重 系計算機の両系を自動運転状態でプログラム変更する場合の処理フローを示す図である。

grey june

1A.18~N8…計算機、2.~2m … ツール 差択器、3.~8m … 切換器、4 …ツール連起 装置、5 …伝送制御装置、6 …保守ツール、 7.2~7m… 検出端、8,~8m…操作槽、9 …伝 送線

代理人 弁理士 平 木 . 道 人

- 23-

慈 1 図

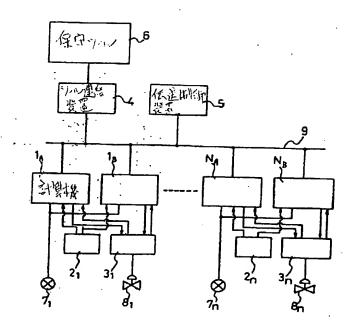
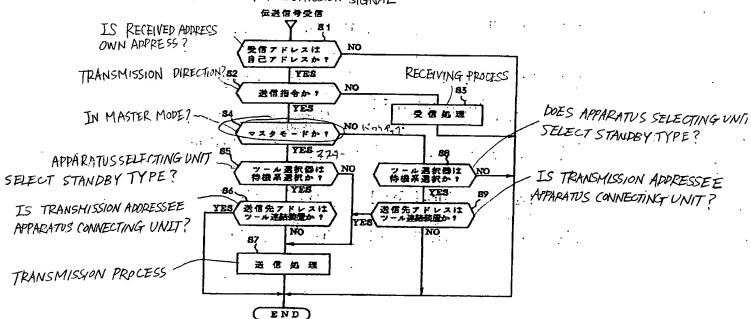


FIG . 2

RECEIVING TRANSMISSION SIGNAL



-231-

进行的 医大型的过去式和过去分词

19日本国特許庁(JP)

10 特許出願公開

公 開 特 許 公 報 (A)

昭61-213932

@Int Cl.4

識別記号

厅内整理番号

49公開 昭和61年(1986)9月22日

G 06 F 11/20 15/16

7368-5B 2116-5B

審査請求 未譲求 発明の数 2 (全9頁)

(·

分散形2 重系計算機システムおよびその制御方法

の特 昭60-53858 兒

砂田 昭60(1985)3月18日

邓森 明 老 濆 ш 栄

日立市大みか町5丁目2番1号 株式会社日立製作所大み か工場内

70発 眀 者 菊 地 信 他.

彭

日立市幸町3丁目2番1号 日立エンジニアリング株式会

社内

日立市大みか町5丁目2番1号 株式会社日立製作所大み

砂発 明 者

か工場内

②出 願 株式会社日立製作所

包田

日立エンジニアリング

株式会社

②代 理 人

弁理士 平木 道人 東京都千代田区神田駿河台4丁目6番地

日立市幸町3丁目2番1号

1. 発明の名称

分散形 2 重系計算機システム およびその制御方法

2. 特許請求の範囲

.(1) 各組内において、各々が常時同一借号を受信 する、複数組の2重系計算機と、酸2重系計算機 。の保守監視を集中して行う1台の保守ツールと。 跌保守ツールと放2重系計算機のそれぞれを接続 するツール連絡英雄と、前記2重系計算機および ツール連結装置の相互関を接続する伝送線と、肢 伝送根を介する計算機間の信号伝送を制御する伝 送制御袋置と、各2重系計算機のうち、演算結果 を出力するものを常用系として指定する切換器と を有する分散形 2 重系計算根システムにおいて、

各 2.重系計算機に、ツール連結装置への伝送を

行なう計算機を選択するツール選択器を設け、

ツール連結装置を介する保守ツールへの送信は、 選択された側の計算機のみが行うように構成され たことを特徴とする分散形2重系計算機システム。 (2) 特許請求の範囲第1項記載の2章系計算機シ ステムにおいて、各8重系計算機は、予め網当て、 られた検出噂からの検出信号を入力として供給さ れることを特徴とする分散形2度系計算機システ

(3) 各組内において、各々が常時同一信号を受信。 する複数組の2 重系計算機と、該2 重系計算機の 保守監視を集中して行う1台の保守ソールと、該 保守ツールと敗2重系計算機のそれぞれを接続す。 るツール 遠緯装置と、前記 2 重系計算機およびツ ール連続装置の相互間を接続する伝送線と、肢伝 送級を介する計算機間の信号伝送を制御する伝送。 制御装備と、各2重米計算機のうち、資算結果を 出力するものを常用系として指定する切換器とを

--225-

具備した分散形 2 重系計算機システムの制御方法であって、

保守ツールで変更されたプログラムを、保守ツールから 8 重系計算機にローディングするに厳し、

2 重系計算機のうちの符機系計算機をツール選択器によって選択することにより、保守ツールとの間での信号伝送を可能とし、

前配符根系計算機に、保守ツールから変更されたプログラムを書き込み、

新たに書込まれた変更プログラムにしたがって 前記待根系計算根を動作させて、その妥当性を確 認した後、

特機系と常用系の切換えを行ない。

新たに特徴系となった計算機に、前配の変更されたプログラムを保守ツールから書込むことで特徴とする分数形 2 室系計算機システムの 制御方法。 (4) 特許謂求の範囲第 3 項配戦の制御方法において、前配妥当性の確認は、新たに書込まれた変更

- 3 -

[発明の背景]

従来より、伝送路を介して結合した分散形 2 重 系システムにおいて、簡単で信頼性の高い伝送切 表方式を実現するため、例えば侍顧昭 54 - 28702 号に示されるような、二重系ハイアラキ方式が知 られている。

この従来方式は、伝送システムを効果的に利用し、2 重系計算機は常時 2 台とも同一信号を受信し、同一の演算処理をするが、他計算機への伝送出力は常用系(マスタ個)計算機のみしか行なわず、特徴系(バックアップ個)計算機は単にチェック用としてしか利用しないようにしたものである。

それ故に、この方式においては、集中化した保守ツールによる、オンテインでの特徴系計算機に対するプログラムローディンは、特徴系計算機が 伝送額に対する送信機能を与えられておらず、返答をかえすことができないため、不可能である。 プログラムにしたがって前配待機系計算機を動作 させて得られた結果を、保守ツールに伝送し、保 守ツールにおいて、予定の情報と比較対照すると とによって行なわれるととを特徴とする分散形 2 宝系計算機システムの制御方法。

(6) 特許請求の範囲第3項または第4項の創御方法において、変更されたプログラムのローディング中は、2重系計算機の常用/特徴系切換えが禁止されることを特徴とする分散形2重系計算機システムの創御方法。

3. 発明の詳細な説明

- 〔発明の利用分野〕

本発明は、分散形2 重系計算機システムに係り、 特に、オンライン中に自動選転状態でプログラム 変更をするのに好適な分散形2 重系計算機システムに関する。

- 4 -

すなわち、保守ツールで変更された制御プログ ラムを、計算機へオンラインローディングをする 場合は、計算機の制御演算を一時停止しないと、 プログラムが暴走してしまう。このため、アログ ラムローディング時には、制御系を争動とする必 要があった。

これに対し、最近の要求として、2 重系計算機の利点を生かし、常用系計算機は自動選転を継続しながら、一方では特徴系計算機へ変更プログラムをローディングし、その正常動作を確認した後、常用系/特徴系の切換を行ない、同一プログラムを折たに特徴系となった計算機へローディングすることのできるシステムの開発が算まれている。

(発明の目的)

and the second of the second o

本発明は前述の事情に個分でなされたものであ り、その目的は、常用系計算機によって自動運転 を継続しながら、並行的に、特徴系計算機に変更

-226-

The second of th

プログラムをローディングし、その正常動作を確 思した後に、常用系/特徴系の切換えを行なうこ とにより、オンライン自動運転状限で、プログラ ムの変更を実行することのできる分散形 2 重系計 算機システムおよびその制御方法を提供すること にある。

(発明の概要)

前記の目的を選成するために、本発明は、伝送 翻掛製量および保守ツールと共に伝送路に連結された複数組の各2 重系計算機のうち、どの計算機 が保守ツールへの信号伝送を行なうかを指定する ツール選択器を付設し、とれによって選択措定された側(常用系または特機系)の計算機のみが保 守ツールとの間で情報授受を行なうことにより、 特機系計算機への変更プログラム書込を行ない、 その妥当性を確認した後に、常用/特機系の切換 えを行なって、新たに特機系となった計算機に対

- **7** -

切換器 8g, …… 3nは、2 重系計算機の常用・特機関系から出力された前配制物信号のうち、常用系から出力された信号のみを、操作端 8g, …… 8n に出力するとともに、常用系計算機が 1点 であるか 1g であるかの程定をする。

各計算機関の伝送は伝送額 9 を介して行なわれ、信号伝送を制御するために伝送劇御装置 5 を備えている。又、各計算機のプログラム情報を保守、数視する保守ツール 6 (キーボードや CBT などよりなる)と、この保守ツール 6 と伝送路 9 とを接続するためのツール連絡装置 4 を配信している。

本発明によるツール選択器 21, …… 2n は、との保守ツール 6 に接続される計算機が常用系(マスタ)例であるか、特機系(バックアップ)例であるかの指定を行なうものである。

伝送制御祭置 5 による信号伝送の方式を、第3 図によって説明する。図において、第1 図と同一 の符号は、同一または同等部分をあらわしている。 して変更プログラム普込みを行なうようにした点 に特徴がある。

これによって、本発明によれば、常用系計算機 による制御を中断することなしに、プログラムの 書換えを行なうことができる。

[発明の実施例]

以下、本発明を、2 重系計算機ジステムのプロセス制御に応用した実施例について説明する。

第1図に本システムの全体構成を示す。

_ a <u>-</u>

第3 図において、2 重系計算機 C 1 および C 3 は、 それぞれ常用系(マスタ)側 M および待機系(パ ックアップ)側 B の対より構成されている。

伝送制御袋世 5 は、あらかじめアログラミング された情報または指令に基づいて、認期的に、あ る1つの計算機から他の計算機への(信号)伝送 を実行させる指令を出力する。

今部3回において、指令10は計算機1から計算機2への伝送を行なわせるための指令信号であるとすると、本指令信号10は計算機1A、1Bの 両系にで受信される。

図系の計算機 14 . 18 は、本指令信号 1 0を 受信したととにより、計算機 24 . 28 に対して送 信することをうながされるが、今、マスタ計算機 を 14 解とすれば、実際に計算機 24 . 28 に対し て送信するのは計算機 14 のみである。

すなわち、計算機 14 が信号 1 1 を伝送路 9 化 送信し、この信号 1 1 は 2 重系計算機 2 のマスタ

--227---

ノバックアップ計算機 1x , 1s の両方で受信され `る。これによって伝送制御装置 5 からの指令信号 10代対する一連の伝送処理を終える。

以上は、通常の計算機同士の間の伝送であるが、 本発明によるツール連結装置する計算根との間の 伝送は、次の通りである。

伝送指令として伝送制御装置5より、計算機1 からツール連結装置4に対しての送信指令12が 出力されると、計算根 14,18 はそれぞれ、ツー ル連結袋置4に対しての送信息勢にはいる。

しかしての場合、送り先がツール連結禁量4で あるととから、ツール選択器 2;(第1國)で指定 された方の計算機(第3回では特根系選択をして いる場合を示す)― すなわち、計算機 1g より、 送信データ13か伝送路9を介してツール連緯模 性4に出力される。

以上に説明した伝送信号のタイムチャートを第 ・4図に示す。

-11.-

よるデータ受信が行なわれる。第4回の右半は、 以上の説明から明らかなように、計算機1からツ - ル連約装置 4 への信号伝送を示している。

以上のように、二直系計算根が送受信する場合 の処理フローを第2日に示す。

2 重系の場合、マスタ旬もパックアップ旬も共 に同じアドレスとなっているため、受信アドレス が自己アドレスと一致する(ステップ81)と、 **両者共に、それ以後の信号を受信する。**

次に、送信指令であるか受信担令であるかを判 定し(ステップ82)、受信指令である場合は、 **両計算機共に同一信号を受信し、これにしたがっ** た処理をする(ステップ83)。

、送信指令である場合は、次に、自計算機がマス タモードであるか、パッグアップモードであるか を判定する(ステップ84)。。

前記判定の結果がマスタモードの場合、ツール 選択器 2 が待機系を選択しているか否かを判別す

-13-

との図において、8 YNは同期コードを示し、DA は受信アドレスで、DA 以下の信号を受償すべき 計算機を指定するものである。 Nは送信すべき相 手の送信先アドレスで、 8人は送信元アドレス、 DATAは送受信データである。

まず、第4図の左半においては、伝送制御装置 5 から、同期コード 8 YN 、 受信アドレス DA お よび送信先アドレスNが送信路9に向けて送信さ ns.

各計算機は一斉に前記受信アドレス DA を受信 し、その結果、アドレスの一致した ―― すなわち、 指定された計算機 1A , 1B のみが送信先アドレス Nを受信する。

つづいて、前記計算機 14,18 のうちのマスタ 計算機は同期コード SYN 、受信アドレス DA 、 送信元アドレス SA 、および送受信データ DATA を送信略9化決備する。

そして、前述と同様にして、計算機 2点。2m に -12-

る (ステップ·8 5).o.

符徴系選択でない場合は送信処理(ステップ・ 87)に移り、待機系選択の場合は、送信先アド レスがツール連絡装置であるかの判定を行なう (ステップ88.)。/.:

送信先アドレスがツール連筋装置の場合は、送 信処理は行なわず、ツール連結裝置以外の場合は、 送信処理(ステップ87)に移る。

又、ステップ84の判定で、自計算機がパック アップモードの場合は、ツール選択器2が符機系 を選択しているかどうかを判定する (ステップ 8 8)。

その結果、待機系選択中の場合であって、さら に送信先アドレスがツール連結裝置の場合(ステー ップ89)にのみ、送信処理(ステップ87)に はいる。

以上の構成および処理手順により保守ツールと 特機系針算機との対話が可能となる。このために、 本発明を用いれば、常用系計算機は自動選帳を謎

--228---- --

-14-

つまり第1 図において、常用系および特徴系計 算機は共に変更後のプログラムを受信する。そし て、特徴系計算機は制御演算を中止し、受信した データにより自計算機内のプログラムを普換える。 一方常用系計算機は、変更データを受信するがと のデータは切り捨てて自動制御演算を続行する。

以上のようにして、特徴系計算機へのオンラインローディングが実現される。なおこの場合、明らかなように、特徴系計算機へのプログラムローディング中のマスタ、パックアップの切換は禁止する必要がある。その切換防止ロジックの一例を 第5回に示す。

第 5 図において、A 系選択、B 系選択両系の計算機が正常であるときは、A 系故障検知器 3 0 A 。

-15-

の出力が阻止される。

これと共に、アンド回路38Bの出力が"1"となり、この出力が OR 回路36Bを介してフリップフロップ37のリセット入力端子に供給される。それ故に、この状態では、B系計算機が強制的に 温択される。

A系計算機が選択された状態でこれが故障した場合には、同様にしてA系計算機が強制的に選択されると共に、B系計算機の選択は禁止される。

いま、A系計算機が選択され、正常動作している状態で、特徴系費択卸40が操作されると、以下に述べるようにして、B系計算機の選択、すなわち、マスタ計算機をA系からB系に切換えることは禁止される。

すなわち、A系計算根が正常で、かつ選択されているときは、フリップフロップ 3 7 の Q 出力は **0**であるから、アンド回路 4 1 . 4 3 の出力は **0*、インパータ 4 4 の出力は **1**になる。

3 0 B は出力は"0"であり、後の説明からも分るように、 O B 回路 3 4 A , 3 4 B の出力は"0"、 したがってインパータ 3 5 A , 3 5 B の出力は "1"である。

それ故に、A系選択的31Aが操作されると、その"1"出力がOR回路32A、アンド回路33AおよびOR回路36Aを介してフリップフロップ37のセット入力増子に供給される。これにより、フリップフロップ37がセットされ、そのQ出力が"1"となって、A系計算機が選択される。

一方、B 系選択卸3 1 B が操作されると、同様 にしてフリップフロップ 3 7 がリセットされ、その G 出力が 1 " となって B 系針 算機が選択される。

A系計算機が選択された状態でこれが故障すると、A系故障検知器30Aが出力。1 を発生するので、インバータ35Aの出力が 0 となり、アンド回路33Aが閉じられて、A系選択卸31A

-16-

したがって、特徴系選択釦40が操作されてその出力が"1"になったとき、アンド回略45の出力が"1"となり、OB回路84Bの出力が"1"となる。すなわち、この状態では、B系計算機の故障時と同様に、A系計算機が強制選択され、B系計算機は選択されることができない。

B系計算機が選択され、正常動作している状態で待機系選択釦40が操作されると、このときは、フリップフロップ37のQ出力は"1"であるから、アンド回路41、43の出力は"0"となり、インパータ44、45の出力は"0"になる。すなわち、この状態では、A系計算機の故障時と同様にB系計算機が強制選択される。

以上により、本発明によれば、特徴系選択如 40 の操作により、常用系/特徴系の切替えが禁止されるので、安全な特徴系へのプログラムローディングが可能となる。

-229-

-18-

次に、2 重系計算機(两系)のプログラムを変更する場合の処理フローを第6 図に示す。

まず、最初に、待機系にある計算機と、ツール連結模性 4 とを、伝送上接続するようにツール選択器 2 を操作し、特徴系選択卸 4 0 (第 5 図)を ON にする(ステップ 8 1 1)。

ローディングするプログラムの確認および変更 内容の判別をするために、特徴系計算機内の記像 プログラムと、ローディングしようとしているプ ログラムの原合を行ない(*ステップ S 1 2)、正 しければこのプログラムがローディングされる (ステップ B 1 3 , 8 1 4)。

ローディングされた情報が正しく客込まれたか を服合・チェックする(ステップ 8 1 5)。

この照合チェックは、例えば、いまローディングしたプログラムを保守ツール 6 化岩信し、保守ツール 6 化おいて、関プログラムを比較対照することによって行なうことができる。

-19-

そして、前記切換えによって新たに待機系となった計算機へも、向上の処理によってプログラムローディングを行なう(ステップ821)。これにより、常用および特徴両系へのプログラム再ローディングを終了する。

以上に図示、説明した実施例は、ツール選択を ハードワイヤリングにて行なうようにしたもので あるが、本発明の変形例としてツール選択指令を ツールから送信し、ソフト的に切換えを行なうと とも可能である。

また、特徴系計算機が常用系計算機と全く同じ 復算を同時かつ並列的に実行することも、必ずし も必要ではない。本発明において必要なことは、 要するに、常用系計算機が通常の副御動作を翻続 している間に、特徴系計算機を保守ツール 6 に返 結し、これとの間で情報長受を行なわせて、その 関御プログラムを審換え可能とすることにより、 2 重系計算機による制御を中断することなしに、 正しくローディングされていないときは、ステップ814に戻って、プログラムのローディング、 照合をくり返す。一方、正しくローディングされ たことが確認されたならば(ステップ816)、 待機系選択釦40を OPP にする(ステップ817)。

これにより、特徴系計算機関においては、いま 新たにローディングされたプログラムに基づいた 制御、演算が実行される。そして、その結果得ら れた制御信号が正しいかの監視を行なう(ステッ プ 8 1 8)。

前記制御信号の監視は、例えば、符機系選択釦40を再びONにし、符機系計算機によって得られた制御信号を保守ツール6に伝送し、保守ツール6において制御信号の妥当性、変勤状態を監視することによって実行することができる。

制御信号が妥当であれば(ステップ819)、マスタ/バックアップの切換え、すなわち常用系 /符機系の切換えを行なう(ステップ820)。

-26-

オン ラインでプログラムの書換えを可能としたと とにある。

(発明の効果)

本第明によれば、分散形 3 重系計算機システム
において、自動運転を継続しながら、一方におい
て、特機系計算機に対してのみプログラム変更を
することができ、そのプログラム情報の妥当性を
チェックして確認した後、常用ノ特機系の換を行
ない、新たに特徴系となった計算機のプログラム
を変更する。とれにより、プログラム変更に対し
ても制御を中断するととのない分散形 2 重系計算機システムが実現できる。

4. 図面の簡単な説明

第1 図は本発明によるシステム構成の一例を示すプロック図、第2 図は本発明の伝送処理フローを示す図、第3 図は本発明の伝送処理手順を説明

-230-

医结节 医多种染料 医性静脉 医皮肤 医皮肤

230—

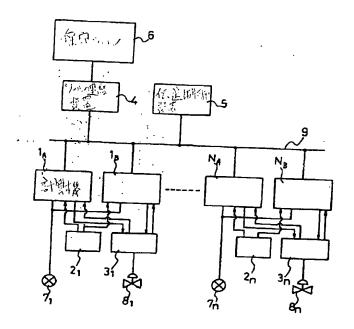
-22-

するためのブロック図、第4回はそのタイムチャート、第5回は本発明による2重系計算機選択のロジックの一例を示すブロック図、第6回は2重系計算機の両系を自動選転状態でプログラム変更する場合の処理フローを示す図である。

1A,18~N8…計算機、2,~2m … ツール 岩択器、3,~8m … 切換器、4 … ツール連結 装置、5 … 伝送制御装置、6 …保守ツール。 7,~7m 検出端、8,~8m …操作端、9 … 伝送線

代理人 弁理士 平 木 遺 人

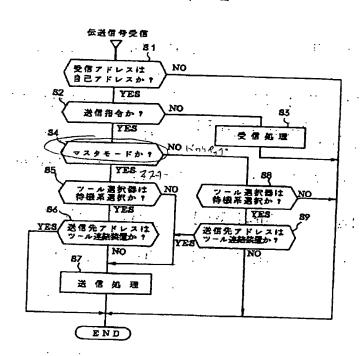
第 1 図



-23-

10 July 1

第 2 四



-231-

性病性性性性病 网络海绵

伝送制御袋屋 SYN DA N SYN DA N ツール連結装置 DA DA DA DA SA DATA SYN DA SA DATA 1 - W DA N DA N DA 計算機 SYN-DA SA DATA 1 - (B) DA N DA DA N 2 - W DA DA SA DATA DA DA 計算機 DA DA SA DATA DA DA

1940 1 10 20

